Секция «Дискретная математика и математическая кибернетика»

# Составление оптимального расписания движения поездов между двумя станциями, соединенными однопутной железной дорогой с разъездом $Tapacos\ Unья\ Anenceesuv$

Студент (бакалавр)

Московский государственный университет имени М.В.Ломоносова, Физический факультет, Москва, Россия E-mail: ia.tarasoff@yandex.ru

# 1. Описание проблемы

Задача организации движения на однопутных участках актуальна как для пассажирских, так и для грузовых поездов, т.к. такие участки составляют значительную часть любой железнодорожной сети. В основном железнодорожные линии мира – однопутные; общая длина двухпутных и многопутных дорог составляет около 180 тыс. км (примерно 13 % мировой сети). В работе рассматривается проблема составления оптимального расписания движения поездов между двумя станциями, соединенными однопутной железной дорогой с разъездом. Данные задачи являются предметом интенсивных исследований изза практической значимости и сложной математической природы. Это одна из типичных задач управления транспортными потоками на железной дороге, т.е. задача построения оптимального расписания движения состава на участке с жестким ограничением на пропускную способность путей (т.н. задача об "узких местах"). Первая работа по этой теме была опубликована в 1973 году [1]. Шпигель рассмотрел задачу планирования движения поездов на одноколейной железной дороге с возможностью обгона на станциях. Он первым отметил сходство между задачей планирования движения поездов и задачей теории расписаний для нескольких приборов, рассматривая участки пути как "приборы а поезда как "работы". В [4] описано применение метода ветвей и границ для сети однопутных дорог. Обзор публикаций по моделям и методам планирования движения на железной дороге, в том числе на однопутных линиях, можно найти в [2]. Задача планирования движения между двумя станциями, соединенными однопутной железной дорогой, была исследована в [3].

## 2. Математическая постановка задачи

Две станции соединены однопутной железной дорогой. Имеется два множества поездов,  $N_1$  и  $N_2$ . Поезда из множества  $N_1$  следуют со станции 1 на станцию 2, поезда из множества  $N_2$  следуют в обратном направлении со станции 2 на станцию 1. Между станциями находится разъезд для пропуска встречных поездов. Исходные данные:

- разъезд вмещает 1 поезд;
- минимальное время между отправлением двух поездов с одной станции  $\beta$  (минимальный интервал между двумя поездами);
- время прохождения поездами отрезков справа и слева и от разъезда  $p_1$  и  $p_2$ , без потери общности предположим, что  $p_1 > p_2$  (скорости всех поездов одинаковы и постоянны);
- число поездов во множестве  $N_1 n_1$ ;
- число поездов во множестве  $N_2 n_2$ ;
- все поезда поступили в нулевой момент времени, т.е. моменты поступления для всех поездов  $r_i^s = 0$  для всех  $i = 1, 2, ..., n_s$ ;  $s \in \{1, 2\}$  (s номер станции, i номер поезда).

Необходимо составить оптимальное расписание движения поездов, т.е. для каждого поезда номер i со станции s ( $i = 1, 2, ..., n_s$ ;  $s \in \{1, 2\}$ ) задать:

- время начала движения  $S_i^s$ ;
- время стоянки  $k_i^s$ ;
- путь прохождения разъезда  $tr_i^s$  (от английского "track"),  $tr_i^s \in \{1,2\}$ , 1 обозначает главный путь, 2 дополнительный.

Путь прохождения введен для того, чтобы различать проходящий и пропускающий поезда в случае, если они одновременно прибыли к разъезду. Определим время прибытия поезда как  $C_i^s$ . Целевой функцией является время окончания перевозок  $C_{max}$ :

$$C_{max} = \max_{i=1,2,\dots,n_s; s \in \{1,2\}} \{C_i^s\}.$$

## 3. Решение задачи

Для данной задачи был получен точный алгоритм составления оптимального расписания. В случае выполнении условия  $\beta \leq 2(p_1-p_2)$ , при оптимальном расписании в разъезде будет останавливаться только один поезд. Допустимы два варианта с равными значениями целевой функции  $C_{max}$  – в разъезде делает остановку поезд со станции 1, либо поезд со станции 2. Опишем алгоритм движения для первого варианта:

- в начальный момент времени поезд со станции 1 начинает движение;
- через минимальный интервал  $\beta$  со станции 1 последовательно начинают движение оставшиеся  $n_1-1$  поездов;
- $\bullet$  последний поезд номер  $n_1$  со станции 1 встает в разъезд;
- все  $n_2$  поезда со станции 2 выходят один за другим с минимальным интервалом, начиная с момента прибытия поезда номер  $n_1-1$  со станции 1 на станцию 2 (это возможно в случае, если  $2p_2 > \beta$ , т.к. последний поезд со станции 1 окажется у разъезда раньше, чем первый поезд со станции 2);
- когда последний поезд номер  $n_2$  со станции 2 пройдет разъезд, поезд номер  $n_1$  со станции 1 покинет разъезд и продолжит движение к станции 2.

Алгоритм движения для второго варианта:

- в начальный момент времени поезд со станции 1 и поезд со станции 2 начинают движение, поезд со станции 2 заходит в разъезд;
- через минимальный интервал  $\beta$  со станции 1 последовательно начинают движение оставшиеся  $n_1-1$  поездов;
- $\bullet$  когда последний поезд номер  $n_1$  со станции 1 пройдет разъезд, поезд номер 1 со станции 2 покинет разъезд и продолжит движение к станции 1;
- оставшиеся  $n_2 1$  поезда со станции 2 выходят один за другим с минимальным интервалом, начиная с момента прибытия поезда номер  $n_1$  со станции 1 на станцию 2.

В данных алгоритмах значение целевой функции одинаково и определяется по формуле

$$C_{max} = 2(p_1 + p_2) + \beta(n_1 + n_2 - 3).$$

Если выполняется условие  $\beta \ge 2(p_1 - p_2)$ , то при оптимальном расписании в разъезде делают остановку два поезда – поезд со станции 1 и поезд со станции 2. Алгоритм движения:

• в начальный момент времени поезд со станции 1 и поезд со станции 2 начинают движение, поезд со станции 2 заходит в разъезд;

- через минимальный интервал  $\beta$  со станции 1 последовательно начинают движение  $n_1 2$  поездов (на станции 1 остается один поезд);
- когда поезд номер  $n_1 1$  со станции 1 пройдет разъезд, поезд номер 1 со станции 2 покинет разъезд и продолжит движение к станции 1;
- в момент прибытия поезда номер 1 со станции 2 на станцию 1 последний поезд со станции 1 начинает движение и делает остановку в разъезде;
- ullet оставшиеся  $n_2-1$  поезда со станции 2 выходят один за другим с минимальным интервалом.

Целевая функция  $C_{max}$ :

$$C_{max} = 4(p_1 - \beta) + (n_1 + n_2)\beta.$$

В каждом из вариантов поезда с одной станции движутся группой — начинают движение последовательно и с минимальным интервалом, т.е. сначала проходят все поезда с одной станции, затем все поезда с другой (не считая поезда в разъезде). Для случая, когда в разъезде делают остановку два поезда, существует еще один вариант оптимального расписания. В начальный момент один поезд выходит со станции 1, останавливается в разъезде и пропускает  $n_2-1$  поезда, идущих со станции 2 на станцию 1. Затем последний поезд со станции 2 начинает движение и делает остановку в разъезде, пропуская  $n_1-1$  поезда со станции 1 на станцию 2.

### 4. Выводы

Для случая одновременного поступления поездов и с одним разъездом, вмещающим 1 поезд, получен точный алгоритм. Алгоритм применим для других регулярных целевых функций, таких как максимальное временное смещение

$$L_{max} = \max_{i=1,2,\dots,n_s; s \in \{1,2\}} L_i^s,$$

где

$$L_i^s = C_i^s - d_i^s,$$

и  $d_i^s$  — директивный срок поезда номер i со станции s. Если все директивные сроки равны нулю, задача минимизации максимального временного смещения сводится к задаче минимизации времени окончания перевозок. Еще одна регулярная целевая функция — функция суммарного запаздывания

$$T_{\Sigma} = \sum_{i=1,2,\dots,n_s; s \in \{1,2\}} T_i^s,$$

где

$$T_i^s = \max[0, C_i^s - d_i^s].$$

Для применения данного алгоритма в случае целевых функций суммарного запаздывания и максимального временного смещения достаточно пронумеровать поезда в порядке неубывания директивных сроков.

#### Источники и литература

- 1) Szpigel, B. Optimal train scheduling on a single line railway. // Oper Res. 1973. 344-351.
- 2) Lusby R.M., Larsen J., Ehrgott M., Ryan D. Railway track allocation: Models and methods. // OR Spectr. 2011. 33(4). p 843-883.
- 3) Gafarov E.R., Dolgui A.B., and Lazarev A.A. Two-station single track railway scheduling problem with equal speed of trains. // Computers and Industrial Engineering. 2013. (in print).

4) Higgins A., Kozan E., Ferreira L. Optimal scheduling of trains on a single line track. // Transportation Research Part B: Methodological. 1996. 30(2). 147-161.

#### Слова благодарности

Автор выражает признательность своему научному руководителю  $A.\ A.\ Лазареву$  за всестороннюю помощь и  $Я.\ Зиндеру$  за ценные консультации.